(19) 日本国特許庁(JP)

HO4L 12/48

# (12) 公 開 特 許 公 報(A)

(11)特許出願公開番号

テーマコード(参考)

特阻2004-229091 (P2004-229091A)

(43) 公開日 平成16年8月12日 (2004.8.12)

(51) Int. C1.7

HO4L 12/58

FΙ

HO4L 12/56 HO4L 12/46

100A

Е

5K030

5KO33

HO4L 12/46 100R

> 審査請求 有 請求項の数 15 OL (全 20 頁)

(21) 出願番号 (22) 出願日

特願2003-16290 (P2003-16290)

平成15年1月24日 (2003.1.24)

(71) 出願人 000003078

株式会社東芝

東京都港区芝浦一丁目1番1号

(74) 代理人 100058479

弁理士 鈴江 武彦

(74)代理人 100091351

弁理士 河野 哲

(74) 代理人 100088683

弁理士 中村 誠

(74) 代理人 100108855

弁理士 蔵田 昌俊

(74) 代理人 100084618

弁理士 村松 貞男

(74) 代理人 100092196

弁理士 橋本 良郎

最終頁に続く

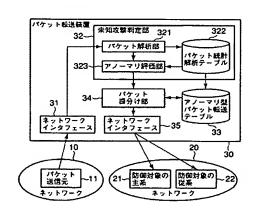
(54) 【発明の名称】パケット転送システム、パケット転送装置、プログラム及びパケット転送方法

#### (57) 【要約】

【課題】攻撃検知の正確性が完全でない場合でも、防御 対象の正常なサービスを停止させず、防御対象の致命的 な被害から守ることにある。

【解決手段】同一のサービス機能をもつ主系21及び従 系22を備えた冗長構成の防御対象とし、かつ、防御対 象にパケットを転送するパケット転送装置30は、防御 対象の冗長化構成テーブル33を設け、パケット送信元 11から防御対象をアクセスする通信アプリケーション データを解析し、統計的な評価から攻撃可能性を判定し たとき、防御対象の冗長構成を参照し、受信パケットを 従系に転送することにより、パケットが攻撃性でないと き、主系とほぼ同様のサービス機能を提供することがで きる。一方、従系が受け取ったパケットが真に攻撃的な パケットであれば、直接の被害を受けるが、その被害は 従系であり、主系は直接の被害を受けなくなるから、未 知の攻撃に対して、防御対象の可用性が高い。

【選択図】 図 1



#### 【特許請求の範囲】

## 【請求項1】

主系及び従系を備えた冗長構成化された防御対象と、

パケット送信元からネットワークを通じて前記防御対象をアクセスするパケットを受信し、この受信されたパケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに攻撃の可能性を判定し、攻撃可能性の有無に応じて該当受信パケットを前記防御対象の主系と従系とに振分け転送するパケット転送装置とを備えたことを特徴とするパケット転送システム。

#### 【請求項2】

請求項1に記載のパケット転送システムにおいて、

前記防御対象の従系は、前記主系とほぼ同じサービス提供機能を有し、前記攻撃の可能性有りとして受け取ったパケットが真の攻撃でなかった場合には前記主系に代わってサービスを提供することを特徴とするパケット転送システム。

#### 【請求項3】

パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを受信し、冗 長構成化された主系と従系に振分け転送するパケット転送装置であって、

前記受信パケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに未知の攻撃の可能性有無を判定する未知攻撃判定手段と、

前記防御対象のネットワークの冗長構成を規定する手段と、

前記未知攻撃判定手段による攻撃可能性有無の判定結果と前記冗長構成とに基づき、前記 受信パケットを前記主系と従系とに振分け転送するパケット振分け手段と を備えたことを特徴とするパケット転送装置。

#### 【請求項4】

主系及び従系を有する防御対象のネットワークの冗長構成が記憶され、パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを受信し、同一のサービス提供 機能をもつ防御対象の主系と従系に振分け処理するコンピュータに、

前記受信パケットの内容を解析し、統計的な評価に基づく統計情報を取得するパケット解析機能と、この解析機能によって取得された統計情報から攻撃可能性の有無を判定するアノーマリ評価機能と、この評価機能の判定結果を受け、前記記憶された冗長構成を参照し、パケット転送先を振分け決定する転送先決定機能と、この決定機能による転送先決定に基づいて前記受信パケットを前記主系又は前記従系に転送するパケット転送機能とを実現させることを特徴とするプログラム。

#### 【請求項5】

パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを受信するパケット受信ステップと、

この受信パケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価に基づく統計 情報を取得するパケット解析ステップと、

この統計情報から攻撃可能性の有無を判断するアリーマリ評価ステップと、

このステップによる攻撃可能性の有無に応じて前記防御対象を構成するほぼ同一機能をもつ主系と従系との何れかの振分けを決定するパケット振分けステップと、

この振分けに従って前記受信パケットを前記主系又は前記従系に転送するパケット転送ステップを有することを特徴とするパケット転送方法。

#### 【請求項6】

ホスト型IDSをもつ主系及び複数のホスト型IDSをもつ従系を備えた冗長構成化された防御対象と、

パケット送信元からネットワークを通じて前記防御対象をアクセスするパケットを受信し、この受信されたパケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに攻撃の可能性を判定し、攻撃可能性の有無に応じて該当受信パケットを前記防御対象の主系と従系とに振分け転送し、転送先の前記ホスト型IDSをもつ従系側から攻撃検知の通知を受けた場合、次の受信パケットを次のホスト型IDSをもつ従系に切替えて転送

10

20

30

40

可能とするパケット転送装置とを備えたことを特徴とするパケット転送システム。

【請求項7】

主系及びホスト型IDSをもつ複数の従系を備えた冗長構成化された防御対象と、

パケット送信元からネットワークを通じて前記防御対象をアクセスするパケットを受信し 、この受信されたパケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のも とに攻撃の可能性を判定し、攻撃可能性有りの場合に統計的に異常な複数の値域又は前記 アプリケーションデータの変数名に従って前記受信パケットを所定のホスト型IDSをも つ従系に転送するパケット転送装置とを備えたことを特徴とするパケット転送システム。

【請求項8】

パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを受信し、冗 長構成化された主系とホスト型IDSをもつ複数の従系の何れか1つに振分け転送するパ ケット転送装置であって、

前記受信パケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに未知 の攻撃の可能性有無を判定する未知攻撃判定手段と、

前記防御対象のネットワークの冗長構成を規定する手段と、

前記未知攻撃判定手段によって攻撃可能性有りの判定結果と前記冗長構成とに基づき、前 記受信パケットを所定の従系に振分け転送するパケット振分け手段と、

このパケット転送後、転送先のホスト型IDSをもつ従系側から攻撃検知の通知を受けた 場合、転送先従系側が攻撃検知したと認識する従系攻撃検知識別手段と、

この識別手段によって攻撃検知と認識した場合、前記受信パケットを前記冗長構成に従っ て次の従系に切替えて転送する従系切替手段と

を備えたことを特徴とするパケット転送装置。

【請求項9】

パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを受信し、冗 長構成化された主系とホスト型IDSをもつ複数の従系の何れか1つに振分け転送するパ ケット転送装置であって、

前記受信パケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに未知 の攻撃の可能性有無を判定する未知攻撃判定手段と、

前記防御対象のネットワークの冗長構成を規定する手段と、

前記未知攻撃判定手段によって攻撃可能性有りの判定結果の場合、この判定結果による統 計的に異常な複数の値域又は前記アプリケーションデータの変数名に従って前記受信パケ ットを所定のホスト型IDSをもつ従系に転送するパケット振分け手段と

を備えたことを特徴とするパケット転送装置。

【請求項10】

主系及びホスト型IDSをもつ複数の従系を有する防御対象のネットワークの冗長構成が 記憶され、パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを 受信し、同一のサービス提供機能をもつ防御対象の主系と従系に振分け処理するコンピュ ータに、

前記受信パケットの内容を解析し、統計的な評価に基づく統計情報を取得するパケット解 析機能と、この解析機能によって取得された統計情報から攻撃可能性の有無を判定するア ノーマリ評価機能と、この評価機能に攻撃可能性有りの判定結果を受け、前記記憶された 冗長構成を参照し、何れか1つのホスト型IDSをもつ複数の従系をパケット転送先とし て決定する転送先決定機能と、この決定機能による転送先決定に基づいて前記受信パケッ トを前記従系に転送するパケット転送機能と、パケット転送後、転送先のホスト型IDS をもつ従系側から攻撃検知の通知を受けた場合、転送先従系側が攻撃検知したと認識する 従系攻撃検知識別機能と、攻撃検知と認識した場合、受信パケットを前記冗長構成に従っ て次の従系に切替えて転送する従系切替機能と

を備えたことを特徴とするパケット転送装置。

【請求項11】

パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを受信するパ

10

20

30

40

ケット受信ステップと、

この受信パケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価に基づく統計 情報を取得するパケット解析ステップと、

この統計情報から攻撃可能性の有無を判定するアリーマリ評価ステップと、

このステップによる攻撃可能性有りの場合、所定の1つの従系に振分けを決定するパケット振分けステップと、

この振分けに従って前記受信パケットを前記所定の1つの従系に転送するパケット転送ステップと、

パケット転送後、転送先のホスト型IDSをもつ従系側から攻撃検知の通知を受けた場合 、転送先従系側が攻撃検知したと認識する従系攻撃検知識別ステップと、

攻撃検知と認識した場合、前記冗長構成に従って次の従系に切替える従系切替ステップと を有することを特徴とするパケット転送方法。

#### 【請求項12】

請求項8に記載のパケット転送装置において、

前記従系攻撃検知識別手段によって攻撃検知と認識した場合、該当アプリケーションデータをアノーマリ評価関数により再評価し、その評価値を閾値とし、統計的に特に異常な値域に組み込むことを特徴とするパケット転送装置。

#### 【請求項13】

主系及び少なくとも1つの従系を備えた冗長構成化された防御対象と、

パケット送信元から送られてくるパケットに関するアプリケーションデータを解析し、統 計的な評価のもとに攻撃の可能性を判定し、攻撃可能性の有無に応じて前記パケットを前 記防御対象の主系と従系とに振分け転送する複数のパケット転送装置と、

URLと転送先との関係を規定する負荷分散テーブルが設けられ、前記パケット送信元から送られてくるパケットに関するアプリケーションデータに含まれるURLを解読し、当該負荷分散テーブルに規定される前記複数のパケット転送装置及び前記防御対象の何れか1つに受信パケットを送信する負荷分散装置と

を備えたことを特徴とするパケット転送システム。

#### 【請求項14】

請求項13に記載するパケット転送システムにおいて、

前記負荷分散装置の負荷分散テーブルに規定するURLと転送先との関係は、変数の有無、変数の数によって定めるものであるパケット転送システム。

#### 【請求項15】

主系及び少なくとも1つの従系を備えた冗長構成化された防御対象が設けられ、パケット を当該主系及び前記1つの従系に分散転送するパケット転送方法において、

パケットに関するアプリケーションデータに含まれるURLと転送先との関係が規定され、パケット送信元から送られてくるパケットに関するアプリケーションデータを解読し、この解読結果から得られるURLに基づき、前記複数のパケット転送装置及び前記防御対象の何れか1つに受信パケットを送信する負荷分散ステップを有し、

この負荷分散ステップのもとにパケットを受信した各パケット転送装置が前記請求項5又 は請求項11の一連の処理を実行することを特徴とするパケット転送方法。

# 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

## 【発明の属する技術分野】

本発明は、ネットワークに対する不正侵入検知技術等に利用されるパケット転送システム、パケット転送装置、プログラム及びパケット転送方法に関する。

### [0002]

#### 【従来の技術】

従来、Webサーバやメールサーバへの不正侵入を早期に検知するために、幾つかの不正侵入検知技術(IDS:Intrusion Detection System)が考えられている。

10

20

30

00

40

#### [0003]

その1つは、複数のパケットから得られるアプリケーションデータの統計的解析により、 未知の攻撃の可能性を検知する技術が挙げられる。未知の攻撃とは、攻撃の手法が知られ ておらず、予め記述可能なアプリケーションデータの文字パターンでは検知できない攻撃 をいう。

#### [0004]

この統計的解析を用いた不正侵入検知技術は、図13に示すように防御対象にアクセスしようとするパケットを受信した後、これら複数のパケットから得られるアプリケーションデータの統計的な解析を行い、正常であるか異常であるかを統計的に評価する技術である。この解析によって評価値が統計的に異常な値域に属する場合は攻撃の可能性有りと判定し、警報を発したり、受信パケットを遮断するなどの処置がとられている。

# [0005]

他の1つは、不正侵入監視部を備えた正規サーバ及び通信セッション引継部を備えたおとりサーバとを設け、不正侵入監視部は、正規サーバと外部端末との間に確立された通信セションに基づき、パスワードの設定時に間違え回数が基準値を越えた場合、或いはポートスキャンのアクセスを実行した場合、外部端末からの不正侵入と判定し、その不正侵入と判定された通信セションをおとりサーバの通信セッション引継部に引き継がせることにより、正規サーバを防御する不正侵入検知システムである。

## [0006]

#### 【特許文献1】

特開2002-111727号公報(図2)

# [0007]

# 【発明が解決しようとする課題】

しかしながら、前者の不正侵入検知技術は、アプリケーションデータの統計的解析結果から攻撃の可能性を判定する技術であり、確実に攻撃するとは確定できない未確定の状態にある。その結果、実際には攻撃でないにも拘らず攻撃と誤検知する可能性がある。仮に誤検知した場合にはパケットを遮断してしまうことから、正常なサービスが提供できなくなる。一方、真の攻撃であった場合、パケットを遮断せずに取込むことから、警報を発するが、防御対象が致命的な被害を受けてしまう。

#### [0008]

一方、後者の不正侵入検知システムは、意図的にセキュリティ性を脆弱させたいわゆるハニーポットと称するおとりサーバを設け、これを正規のサーバのように見せかけて攻撃をおびき寄せ、攻撃に関する情報を収集するものである。しかし、ハニーポット自体には本来のサービスを提供する機能が備わっておらず、また未知の攻撃の場合には真の攻撃であるか否かが不確実な状態にあるので、前述同様に攻撃でないにも拘らず攻撃と誤検知しおとりサーバに振分けてしまうと、防御対象の正常なサービスを提供できなくなってしまう

本発明は上記事情にかんがみてなされたもので、未知の攻撃に対し、確実な攻撃検知の判定が難しい状態でも、防御対象の正常なサービスを停止させず、かつ、防御対象の致命的な被害から守るパケット転送システム、パケット転送装置、プログラム及びパケット転送方法を提供することを目的とする。

#### [0009]

#### 【課題を解決するための手段】

上記課題を解決するために、本発明に係わるパケット転送システムは、主系及び従系を備えた冗長構成化された防御対象と、パケット送信元からネットワークを通じて前記防御対象をアクセスするパケットを受信し、この受信されたパケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに攻撃の可能性を判定し、攻撃可能性の有無に応じて該当採取パケットを前記防御対象の主系と従系とに振分け転送するパケット転送装置とを設けた構成である。

#### [0010]

10

20

30

この発明は以上のような構成とすることにより、統計的な評価のもとに攻撃の可能性が判定されれば、主系と同様のサービス提供機能をもつ従系に振り分けるので、攻撃で無い場合にはサービスを提供することが可能になる。攻撃を受けた場合には、従系であるので、防御対象の主系は致命的な被害を受けることがない。

#### [0011]

(2) 本発明は、パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを受信し、冗長構成化された主系と従系に振分け転送するパケット転送装置であって、

前記受信パケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに未知の攻撃の可能性有無を判定する未知攻撃判定手段と、前記防御対象のネットワークの冗長構成を規定する手段と、未知攻撃判定手段による攻撃可能性有無の判定結果と冗長構成とに基づき、受信パケットを主系と従系とに振分け転送するパケット振分け手段とを設けたパケット転送装置である。

#### [0012]

この発明においては、受信パケットに関するアプリケーションデータの統計的な解析により評価し、未知の攻撃の可能性があれば、ネットワークの冗長構成から従系に振り分けるので、前記(1)と同様の作用効果を奏する。

#### [0013]

なお、プログラム及び所定の処理手順に基づく方法によっても以上のような一連の処理を 実現することが可能である。

#### [0014]

(3) 本発明に係るパケット転送システムは、ホスト型IDSをもつ主系及び複数のホスト型IDSをもつ従系を備えた冗長構成化された防御対象と、パケット送信元からネットワークを通じて前記防御対象をアクセスするパケットを受信し、この受信されたパケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに攻撃の可能性を判定し、攻撃可能性の有無に応じて該当受信パケットを前記防御対象の主系と従系とに振分け転送し、転送先の前記ホスト型IDSをもつ従系側から攻撃検知の通知を受けた場合、次のホスト型IDSをもつ従系に切替えてパケットを転送可能とするパケット転送装置とを設けた構成であるので、前記(1)と同様の作用効果を奏する他、従系側から攻撃検知の通知を受けた場合に次の従系に振り分けるので、攻撃を受けた従系を復旧される間でも、次の従系によりサービスを提供することが可能である。

#### [0015]

なお、従系間の振分けについては、攻撃可能性有りの場合に統計的に異常な複数の値域又はアプリケーションデータの変数名に従って振り分けてもよい。

#### [0016]

(4) 本発明は、パケット送信元からネットワークを通じて防御対象をアクセスするパケットを受信し、冗長構成化された主系とホスト型IDSをもつ複数の従系の何れか1つに振分け転送するパケット転送装置であって、

前記受信パケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに未知の攻撃の可能性有無を判定する未知攻撃判定手段と、前記防御対象のネットワークの冗長構成を規定する手段と、前記未知攻撃判定手段によって攻撃可能性有りの判定結果と前記冗長構成とに基づき、前記受信したパケットを所定の従系に振分け転送するパケット振分け手段と、このパケット転送後、転送先のホスト型IDSをもつ従系側から攻撃検知の通知を受けた場合、転送先従系側が攻撃検知したと認識する従系攻撃検知識別手段と、この識別手段によって攻撃検知と認識した場合、前記冗長構成に従って次の従系に切替えて受信パケットを転送可能とする従系切替手段とを設けた構成である。

## [0017]

この発明においても、前記(3)と同様な作用効果を奏することができる。

#### [0018]

なお、プログラム及び所定の処理手順に基づく方法によっても以上のような一連の処理を

10

20

30

実現することが可能である。

#### [0019]

(5) 本発明に係るパケット転送システムは、主系及び少なくとも1つの従系を備えた 冗長構成化された防御対象と、パケット送信元から送られてくるパケットに関するアプリケーションデータを解析し、統計的な評価のもとに攻撃の可能性を判定し、攻撃可能性の 有無に応じて前記パケットを前記防御対象の主系と従系とに振分け転送する複数のパケット転送装置と、URLと転送先との関係を規定する負荷分散テーブルが設けられ、前記パケット送信元から送られてくるパケットに関するアプリケーションデータに含まれるURLを解読し、当該負荷分散テーブルに規定される前記複数のパケット転送装置及び前記防御対象の何れか1つに受信パケットを送信する負荷分散装置とを設けた構成である。

[0020]

この発明においては、前記(1)と同様の作用効果を奏する他、負荷分散によりスループットの低下を抑制できる。

#### [0021]

## 【発明の実施の形態】

以下、本発明の実施の形態について図面を参照して説明する。

# [0022]

(第1の実施の形態)

図1は本発明に係るパケット転送システム及びパケット転送装置の一実施の形態を示す構成図である。

# [0023]

このパケット転送システムは、インターネットなどの第1のネットワーク10とインターネット、専用ライン、LANその他の伝送ラインなどで構成される第2のネットワーク20と、これらネットワーク10,20間を行き来するパケットを受け取って転送するパケット転送装置30とによって構成されている。

#### [0024]

第1のネットワーク10は、未知の攻撃を仕掛けると想定される例えばクライアント端末などを含むパケット送信元11が設けられている。パケット送信元11は、未知の攻撃を 仕掛けるか否かを無視すれば、図示されていないが複数存在することは言うまでもない。

### [0025]

一方、第2のネットワーク20は、主系21と従系22よりなる防御対象が設けられ、防御対象のいわゆる冗長化構成が採用されている。この防御対象としては、例えばWebサーバやFTP(File Transfer Protocol)サーバなどであり、主系21は正しいグループのパケットを受け取るサーバであり、従系22は攻撃の可能性ある怪しいグループのパケットを受け取るサーバであるが、何れも同一のサービス提供機能をもつものであり、異なる機器どうしの場合には冗長構成のとれる機器どうしの組み合わせが好ましい。なお、防御対象の主系21と従系22は、1対1の関係にあるが、1つの主系21に対して複数の従系22,…、又は主系21と従系22がそれぞれ複数存在する構成であってもよい。

## [0026]

パケット転送装置30は、パケット送信元11から防御対象にアクセスしようとするパケットを受信するネットワークインタフェース31、このインタフェース31により受信されたパケットから未知の攻撃の可能性有無を判定する未知攻撃判定部32、防御対象におけるネットワークの冗長構成を規定するアノーマリ型パケット転送テーブル33、この未知攻撃判定部32による判定結果に基づき、パケット転送テーブル33の冗長構成を参照し、パケットの振分け処理を実行するパケット振分け部34及び振分け処理結果に従って受信パケットを主系21a、従系21bの何れかに転送するネットワークインタフェース35が設けられている。

#### [0027]

未知攻撃判定部32は、パケット解析部321、パケット統計解析テーブル322及びア

10

20

30

10

20

30

40

50

## [0028]

前記アノーマリ評価部323は、パケット統計解析テーブル322に記憶されたアプリケーションデータの解析結果である統計情報から統計的に正常な値域y1、統計的に異常な値域y2を評価し、正常な値域y1及び異常な値域y2に属する評価結果をパケット振分け部34に送出する。なお、図示されていないが極めて異常な値域に属するの場合は、パケット解析部321又はアノーマリ評価部323でパケットが捨てられ、防御対象へのアクセスを遮断する。

## [0029]

パケット振分け部34は、アノーマリ評価部323からの評価結果に基づき、統計的に正常な値域y1に属するパケットの場合、アノーマリ型パケット転送テーブル33の冗長構成に基づき、受信パケットを主系21に振分け、統計的に異常な値域y2に属するパケットの場合、同様の手順に基づいて従系22に受信パケットを振分ける処理を実行する。ネットワークインタフェース35は、振分け処理結果に従って主系21又は従系22の何れかに受信パケットを転送する。

#### [0030]

なお、パケット統計解析テーブル322とアノーマリ型パケット転送テーブル33はそれ ぞれ個別のテーブルが使用されているが、後記する図5に示すように同一のテーブルを区 分けして使用してもよい。

#### [0031]

次に、本発明の第1の実施の形態に係わるプログラム及びパケット転送方法について図3及び図4を参照しながら説明する。図3はパケット転送装置30がCPUで構成されている場合、このパケット転送装置30には受信パケットを防御対象の主系21と従系22とに振分け処理するプログラムを格納するプログラムメモリ41が接続される。

#### [0032]

先ず、パケット転送装置30が動作を開始すると、プログラムメモリ41に格納されるプログラムを読み出し、適宜なメモリに格納する。この状態において、パケット送信元11から第1のネットワーク10を通じて防御対象にアクセスしようとするパケットが到来すると、当該パケットをネットワークインタフェース31にて受信し、パケット解析部321に相当するパケット解析機能321aに渡す(S1:パケット受信ステップ)。

#### [0033]

このパケット解析機能 321a は、受信したパケットに関し、前述するように防御対象 21 で使用されるプロトコルレイヤのアプリケーションデータを構成し、このアプリケーションデータから文字区分や数値情報等を抽出し解析し(S2)、統計的な評価値 f(x) を算出し、この評価値 f(x) から平均値や分散を求め、統計情報としてパケット統計解析テーブル 322 に記憶する(S3)。この S2, S3 はパケット解析ステップに相当する。

#### [0034]

引き続き、パケット転送装置30は、アノーマリ評価部32cに相当するアノーマリ評価機能323aを実行する。このアノーマリ評価機能323aは、パケット統計解析テーブル322に記憶された統計情報から統計的に正常な値域y1か統計的に異常な値域y2か、つまり統計的に「アリーマリ」であるか否かを判断する(S4:アリーマリ評価ステッ

プ)。ここで、「アリーマリ」とは、過去に防御対象21にアクセスしたパケットの解析 結果(統計情報)を参照し、統計的に異常であると評価されるものを指す。このようなパ ケットは、完全に攻撃とは言い切れないが、攻撃の可能性があると判断される。

#### [0035]

さらに、パケット転送装置30は、パケット振分け部34に相当する転送先決定機能34 aを実行する。この転送先決定機能34 aは、パケットが「アリーマリ」であると評価された場合、パケット転送テーブル33の冗長構成を参照し、パケットの転送先を防御対象の従系22であると決定し(S5)、またパケットが「アリーマリ」でないと評価された場合、同じくパケット転送テーブル33の冗長構成からパケットの転送先を防御対象の主系21であると決定する(S6:パケット振分けステップ)。

#### [0036]

さらに、パケット転送機能35aを実行する。このパケット転送機能35aは、ステップ S5によるパケット転送先決定に基づいて受信パケットを防御対象の従系22に転送し(S7)、またS6によるパケット転送先決定に基づいて受信パケットを防御対象の従系21に転送する(S8)。このS7,S8はパケット転送ステップに相当する。

#### [0037]

従って、以上のような実施の形態であるパケット転送システム、パケット転送装置、プログラム及びパケット転送方法によれば、未知の攻撃の可能性があると評価した場合には、防御対象の従系22に転送するが、この従系22は、未知の攻撃の可能性のある怪しいパケットを受けもつサーバであるが、主系21とほぼ同様のサービス機能を有するので、仮にパケットが攻撃無しであれば、主系21とほぼ同様のサービス機能を提供することができる。一方、従系22が受け取ったパケットが真に攻撃的なパケットであれば、直接の被害を受けるが、その被害は従系22であり、主系21は直接の被害を受けなくなるから、未知の攻撃に対して、防御対象の可用性が高くなる効果を期待できる。

## [0038]

また、「アリーマリ」と評価されたパケットは、攻撃ではないが、通常のサービスを要求しない可能性もある。例えば攻撃者が攻撃を行う前に、正常な使われ方でないパケットを防御対象に送り付け、当該防御対象からの応答パケットを調べて攻撃の手口を探るフィンガープリンティングという手法を利用する例もある。このような手法を利用したパケットを防御対象の主系21に転送した場合、主系21はそのパケット処理が無駄となり、防御対象本来のサービス提供に振り向けられず、処理能力の低下となる。しかし、本発明においては、「アリーマリ」でないと評価されるパケットが従系22に転送するので、主系21による無駄処理がなくなり、迅速にサービスを提供することができる。

## [0039]

なお、前記未知攻撃判定部32は、様々なプロトコルレイヤを対象とするので、それぞれ 防御対象により使用されるプロトコルレイヤに規定されるデータフォーマットに応じた統 計解析処理が実施できるようにすることが好ましい。

## [0040]

次に、具体的にWebサーバを用いた防御対象に対する未知の攻撃の判断の一例について 説明する。

#### [0041]

このWebサーバに対する攻撃の典型的な事例としては、CGI(Common Gateway Interface)に特別なメタキャラクタを伴うスクリプトが挿され、Webサーバが実行されてしまったり、或いは特別に長い文字列を与えることによりCGIにバグを発生させ、Webサーバにバッファオーバーフローなどの誤動作を起こさせるなど、攻撃として成立する事例が非常に多く出回っている。また、攻撃が成立した場合、通常人間がWebブラウザから入力しないような長いバイナリコードをWebサーバに送り付け、実行させられる例もある。さらに、インターネット上で取り扱うCGIは、日々新たに開発されており、それに伴って未知の脆弱性と未知の攻撃も増え続けている。

#### [0042]

50

40

10

20

そこで、Webサーバに対する未知の攻撃の可能性を判定する場合においては、CGIに与える変数の値を構成する文字セットを分類分けし、各文字セットごとに統計的な分布から「アノーマリ」を評価することが好ましい。

#### [0043]

以下、各文字セットごとに統計的な分布から「アノーマリ」を評価する例について説明する。

## [0044]

未知攻撃判定部32のパケット解析部321は、パケット送信元11から防御対象にアクセスするパケットを採取し、複数のパケットのデータからアプリケーションデータを構成する。このアプリケーションデータは、防御対象がWebサーバであるので、HTTP(Hypertext Transfer Protocol)データを構成する。パケット解析部321は、アプリケーションデータであるHTTPデータを、HTTPで規定されるプロトコルに従って解釈し、URL名、CGIの変数名、変数の値、この値に含まれる文字等の文字列区分や数値情報を抽出し、統計的な評価分布から平均値、分散を取得し、パケット統計解析テーブル322に記憶する。

#### [0045]

#### [0046]

一般に、URL名と変数名は、Webサーバ内では限られた数であるので、防御対象であるWebサーバにアクセスしてくるHTTPデータから学習記憶し、テーブルの行・列に順次記憶しておく。

# [0047]

URL名と変数名から参照される個々のセルは、詳しくは統計情報を記憶されるセル53であって、学習段階において蓄積される統計情報が記憶される。つまり、あるURL名もに与えられたある変数名x2に関する値の統計情報が記憶される。このセル53の行54は、値の構成要素を分類分けするものであり、文字セットA、文字セットB、文字セットC、…のように分類分けする。この文字セットA、B、…は、具体的には「数値」、「ASC11(アスキー)文字」、「メタキャラクタ(プロトコルやスクリプト言語で特殊な意味をもつ文字)」、「その他(例えばバイナリコード)」などに分類される。このセル53の列55は、値の長さに関する統計情報を記憶するものであって、HTTPがアクセルされる毎に学習段階で図2に示す統計的な評価分布に基づいて平均値56、分散57を再計算し、当該再計算の度に更新される。

## [0048]

以上のようにして充分に学習された統計情報に基づき、次のようなアリーマリ評価を実施する。すなわち、パケット送信元11から防御対象をアクセスするためにHTTPデータが与えられた場合、このHTTPデータのもとにパケット統計解析テーブル322に該当するURL名と変数名との組が存在するか否かを判断し、存在する場合にはそのセル53内に記憶される統計情報を参照し、値の構成要素である文字セットの各々について、値の長さの平均値56と分散57とに基づいて統計的に異常な値域であるかどうか、すなわちアノーマリであるか否かを判定する。この判定処理は、アノーマリ評価関数 $f(x1, x2, x3, \cdots)$ による値の計算と形式的に同一視できる。

# [0049]

10

20

30

そして、評価値が正常値の値域に属するならば防御対象の主系 21 にパケットを転送し、評価値が異常値の値域に属するならば防御対象の従系 22 にパケットを転送する。ところで、アノーマリ評価関数  $f(x1, x2, x3, \cdots)$  による値域からパケットの転送先を決定するが、この決定に際しては、予めURL毎に、アノーマリ評価関数  $f(x1, x2, x3, \cdots)$  による値域と、それに対するパケット転送先とを規定するアノーマリ型パケット転送テーブル 33 を参照し、主系 21 か従系 22 かを決定する。

## [0050]

なお、パケット送信元11から与えられるパケットのHTTPデータが一度もアクセスされたことのないURL名と変数名との組、或いは単にURL名だけの場合、その時点でアノーマリと判定してもよい。また、WebサーバのCGIによっては、変数名が与えられず値のみが与えられる。このような場合には、パケット統計解析テーブル322は、変数名を考慮した二次元の「表形式」である必要はなく、URL名だけの一次元の「列」で構成されることもある。

## [0051]

また、以上の実施の形態では、防御対象が主系 21 と従系 22 からなる二重構成であるが、それ以上の多重構成であってもよい。この場合には、アノーマリ型パケット転送テーブル 30 のアノーマリ評価関数  $f(x1, x2, x3, \cdots)$  の値域を複数設定し、それに対応したパケット転送先を複数設定することになる。

## [0052]

(第2の実施の形態)

図6は本発明に係るパケット転送システムの一実施の形態を示す系統構成図である。なお、このパケット転送システムは、その大部分が図1とほぼ同様な構成であるので、同一部分には同一符号を付し、詳しくは図1及びその関連図の説明に譲る。

# [0053]

このパケット転送システムの特に異なるところは、防御対象、パケット転送装置30の一部の構成であるアノーマリ型パケット転送テーブル33及びネットワークインタフェース35を含むパケット振分け部34を改良した点にある。

## [0054]

防御対象は、複数の従系221, …, 22Nが設置され、主系21を含むこれら各従系221, …, 22Nにはそれぞれホスト型IDS23、241, …, 24Nが設けられている。ここで、ホスト型IDSとは、防御対象のホスト上に適用される実際の攻撃を検知する機能をもったプログラムである。

#### [0055]

なお、アノーマリ評価関数 f (x1, x2, x3, …)の値域としては、図 7 に示すように統計的に正常な値域 y1 と、統計的に異常な値域 y2 と、統計的に特に異常な値域 y3 とがあるが、そのうち統計的に特に異常な値域 y3 は、通常、パケット解析部 32 1 又はパケット振分け部 34 で遮断されるが、統計的に異常な値域 y2 については、前述する複数の従系 22 1, …, 22 Nを設けることにより、アノーマリ型パケット転送テーブル 33 は、例えば図 33 (34 (35 )~ (36 ) に示すようにアノーマリ評価関数 37 (37 ) の値域とパケットの転送先とを関係付ける構成を採用する。

# [0056]

同図(a)は、アノーマリ評価関数 f (x 1, x 2, x 3, …)の値域 y 1, y 2, y 3, …のうち、値域 y 2に対して防御対象の複数の従系 2 2 1, …, 2 2 Nを割当てる例である。同図(b)は、アノーマリ評価関数 f (x 1, x 2, x 3, …)の値域 y 1, y 3に対してパケット転送先を共通に設定し、アノーマリ評価関数 f (x 1, x 2, x 3, …)の値域 y 2については各変数名ごとに防御対象の従系 2 2 1, …, 2 2 Nを割当てる例である。また、同図(c)は、統計的に異常な値域 y 2を複数の値域 y 2 1, …, y 2 n に分け、これら値域 y 2 1, …, y 2 n ごとに従系 2 2 1, …, 2 2 Nを割当てる例である

## [0057]

10

20

30

すなわち、未知攻撃判定部32は、図8(a)に示すアノーマリ型パケット転送テーブル33を用いる場合、未知攻撃の可能性ありと評価されたとき、通常、パケット振分け部34が従系221を転送先と決定し、パケットを転送するが、当該従系221に対応するホスト型IDS241で本当の攻撃と検知された場合、次に受信されるパケットに対して次の従系222(図示せず)を転送先と決定する。これは従系221を復旧させる間でも、引き続き、他の防御対象の従系222がサービスを提供可能な状態にするためである。また、未知攻撃判定部32は、図8(b)、(c)に示すアノーマリ型パケット転送テーブル33を用いる場合、パケット振分け部34で決定されるパケット転送先に従ってパケットを転送する。図8(b)の場合には、何れかの変数名で攻撃可能性を判定した場合、当該変数名から従系を決定する。図8(c)の場合には、何れの値域y21,…,y2nで攻撃可能性を判定した場合、ひいては該当値域に基づいて従系をパケット転送先と決定する。

10

## [0058]

従って、図8(a)~(c)のようなアノーマリ型パケット転送テーブル33を構成することにより、より正しい評価を下すことが可能であり、攻撃があった場合にもサービスの継続性を維持することが可能である。

# [0059]

次に、本発明における第2の実施の形態に係わるプログラム及びパケット転送方法について図9及び図10を参照しながら説明する。但し、この例は、図8(a)に示すアノーマリ型パケット転送テーブル33を用いた例について説明する。

20

#### [0060]

パケット転送装置30がCPUで構成されている場合、このパケット転送装置30には受信パケットを防御対象の主系21と従系221,…,22Nとに振分け処理するプログラムを格納するプログラムメモリ58が設けられている。

## [0061]

先ず、パケット転送装置30が動作を開始すると、プログラムメモリ58に格納されるプログラムを読み出し、プログラムを実行するが、機能的にはパケット解析機能321a、アノーマリ評価機能323a、転送先決定機能34a、パケット転送機能35aは図3と同様であり、またパケット転送処理手順については、図4の処理手順S1~S7と同様であるので、それぞれの図の説明に譲り、以下、異なる部分について説明する。

30

#### [0062]

すなわち、パケット転送装置30は、パケット転送機能35aによってパケットを転送した後(S7)、従系攻撃検知識別機能34bを実行する。この従系攻撃検知識別機能34bは、パケットを転送した後、転送先の従系例えば221に対応するホスト型IDS241が攻撃を検知したか否かを判断する(S11)。このホスト型IDS241は、ネットワークインタフェース35からパケットを受け取ると、前述するように実際の攻撃であるか否かを検知し、攻撃であると検知するとトリガ情報として例えばSNMP(Simple Network Management Protocol)トラップをパケット転送装置30に通知する。従って、従系攻撃検知識別機能34bは、転送先である従系221から攻撃検知の通知を受けると、何れの防御対象上で攻撃を検知したかを識別する(S12)。このS11,S12は従系攻撃検知識別ステップに相当する。

40

### [0063]

引き続き、パケット転送装置30は従系切替機能35bを実行する。この従系切替機能35bは、アノーマリ型パケット転送テーブル33に規定する図8(a)から予め定められた順序に従つて例えば従系222に切り替え、以降に受信する攻撃可能性あるパケットを転送する(S13:従系切替ステップ)。

## [0064]

なお、アノーマリ型パケット転送テーブル33の構成が図8(b)、(c)の場合、パケット振分け部34又は転送先決定機能34aは、アノーマリ型パケット転送テーブル33に規定する冗長構成から、統計的に異常な複数レベルの値域 y 21, y 22, …または変

数名に基づいて決定し、ホスト型IDSをもつ複数の従系221, …, 22Nの中から1 の従系を振分け先とする。

#### [0065]

従って、以上のような第2の実施の形態によれば、少なくとも防御対象にホスト型IDSをもつ複数の従系221, …, 22Nを設け、パケット転送装置30は、受信パケットが攻撃可能性有りと評価されたとき、アノーマリ型パケット転送テーブル33の規定に従って1つの従系にパケットを転送するが、この転送先従系のホスト型IDSから攻撃検知の通知を受けたとき、予め定める次の従系にパケットを転送するように切替えるので、当該攻撃を受けた従系を復旧させる間にパケットを受信しても、他の従系に振り分けてサービスを提供することが可能となり、防御対象の可用性を高めることができる。

### [0066]

なお、上記実施の形態は、従系のホスト型IDSから攻撃検知の通知を受けたとき、パケット転送テーブル33の規定に従って次の従系に切替える構成であるが、例えば従系のホスト型IDSから攻撃検知の通知を受けたとき、攻撃検知時のアプリケーションデータをアノーマリ評価関数により再評価し、その評価値を閾値とし、統計的に特に異常な値域y3に属させ、パケットを明示的に遮断する学習ルールとしてもよい。すなわち、図7に示すように、アプリケーションデータの解析による統計的な評価値f(x)に対し、統計的に正常な値域y1と、統計的に異常な値域y2と、従系側のホスト型IDSで攻撃検知とされたデータの評価値を閾値とする統計的に特に異常な値域y3に属させ、攻撃の可能性が高く、かつ、統計的に特に異常な値域に属する場合には明示的にパケットを遮断すれば、攻撃の可能性が高いものに対する防御対象の安全性を向上させることができる。

## [0067]

(第3の実施の形態)

図11は本発明に係るパケット転送システムの一実施の形態を示す系統構成図である。

## [0068]

このパケット転送システムは、パケット送信元11が設けられている第1のネットワーク10と、冗長構成化された主系と1つ又は複数の従系とを備えた防御対象が設けられている第2のネットワーク20と、これらネットワーク10,20を行き来するパケットを転送するパケット転送装置とが設けられている点は第1、第2の実施の形態と同様である。従って、第2のネットワーク20に設けられる防御対象は、第1、第2の実施の形態と同様な構成であるので、それらの説明に譲り、その具体的な構成は図面から省略している。

#### [0069]

この実施の形態において、特に異なるところは多重化されたパケット転送装置30A,30Bを設けたこと、また複数のパケット転送装置30A,30Bとネットワーク20との間にURLスイッチ60を設置する一方、当該URLスイッチ60とネットワーク20間に複数のパケット転送装置30A,30Bを介さずに直接接続される伝送ライン61を設けたことなどである。なお、パケット転送装置30A,30Bの構成は、第1、第2の実施の形態と同様な構成であるので、それらの実施の形態の説明に譲り、図面にはパケット統計解析テーブル322A,322Bだけを記載し、他の具体的な構成は省略する。

# [0070]

以上のようにパケット転送装置を多重化構成とした理由は次の通りである。パケット転送装置は、統計解析を行う観点から、アプリケーションデータのURL名のみならず、CGIの変数名、各変数名の値などが必要となり、防御対象のトラフィック量が大きくなり、スループットが十分に出なくなる懸念がある。

# [0071]

そこで、この実施の形態では、複数のパケット転送装置30A,30Bを設け、パケット転送装置30Aには図12(b)に示すパケット統計解析テーブル322A、パケット転送装置30Bには図12(c)に示すパケット統計解析テーブル322Bを設けるとともに、複数のパケット転送装置30A,30Bとネットワーク10との間にURLスイッチ60を設け、負荷の分散を図る構成を採用している。

10

20

30

#### [0072]

• ;

このURLスイッチ60は、レイヤ7スイッチとも言われ、一種の負荷分散装置であり、図12(a)に示すように負荷分散テーブル62にURLと負荷分散先とを関係付け、パケットの分散を図る構成である。URLスイッチ60は、例えば専用のハードウエア構成によりアプリケーションデータに含まれるURLを高速に解読し、この解読されたURLのもとに負荷分散テーブル62を参照し、複数のパケット転送装置30A,30B、ネットワーク20のいずれかにパケットを振分ける。

## [0073]

さらに、図11に示すパケット転送システムについて詳細に説明する。

#### [0074]

第1の実施の形態における図5に示すパケット統計解析テーブル322に着目すると、URL名が当該テーブルの行に一意に記憶されている。一方、この実施の形態では、図12に示すようにURL名に基づいてテーブルを複数に分割し、この分割されたテーブル数だけパケット転送装置を設置し、分割されたテーブルを各パケット転送装置に個別に割り当てている。

#### [0075]

一方、URLスイッチ60における負荷分散テーブル62にはURL名と負荷分散先とを関係付けることにより、アプリケーションデータに含まれるURLに基づき、負荷分散テーブル62から分散先である1つのパケット転送装置を検索し、アプリケーションデータの統計解析処理を実行させることにより、防御対象のURL名の数と、防御対象に対するトラフィック量とが大きくなっても、スループットの低下を抑えるようにする。

## [0076]

ところで、多数のURLのうち、特定のURL(例えばURL名g, URL名h, URL名i)は、パケット転送装置による統計解析によって変数が全く与えられないことが明らかな場合、当該URL名を含むアプリケーションデータは、URLスイッチ60からパケット転送装置を経由させずに直接に防御対象が存在するネットワーク20に向けるように、負荷分散テーブル62を変更することが好ましい。

## [0077]

そこで、パケット転送装置は、統計的に変数が全く与えられないURLのリストをURL スイッチ60に通知し、当該URL名とともにパケット分散先をネットワーク20の防御 対象であることを負荷分散テーブル62に登録する。なお、URLのリストを通知するた めのプロトコル手段は、URLスイッチ60が解釈できるものであれば特に問わない。こ れにより、変数名やその値に関する攻撃の可能性の無いパケットは、アプリケーションデ ータの統計解析処理と異常性の評価処理が省略されるので、スループットの低下を抑制す る効果が得られる。

## [0078]

また、パケット転送装置は、統計解析により、与えられる変数の数が比較的多いことが明らかになった場合、同様にURLスイッチ60に通知する。その結果、URLスイッチ60は、以上のようなURL名を含むアプリケーションデータを比較的処理性能の高いパケット転送装置に向けるように負荷分散テーブル62に登録する。これにより、変数の数が比較的多く、統計解析処理と異常性の評価処理の負荷が大きいアプリケーションデータは、処理性能の高いパケット転送装置に処理させる。一方、変数の数が比較的少なく、統計解析処理と異常性の評価処理の負荷が小さいアプリケーションデータは、処理性能の低いパケット転送装置に処理させることにより、全体的にバランスよく負荷を分散でき、スループットの低下を抑制できる効果を奏する。

#### [0079]

なお、本願発明は、上記実施の形態に限定されるものでなく、その要旨を逸脱しない範囲で種々変形して実施できる。上記実施の形態における未知攻撃の判定は、HTTPに限らず、インタネットの様々な通信プロトコルでも同様に適用できる。インターネットにおける通信プロトコルは、予め規定される予約語によって識別されるTLV(Type Le

10

20

30

40

50

1 ...

ngth Value)と、その値との組み合わせにより表現され、プロトコルサーバに送信する例が多い。これは、Webサーバにおいて取り扱うCGIに類似し、プロトコルサーバへの攻撃手法も、Webサーバへの攻撃手法と類似するので、前述する実施の形態と同様に未知攻撃の可能性を判定する。

## [0080]

具体的には、電子メールの送信や中継を行うSMTP(Simple Mail Transfer Protocol)やFTPでは、「コマンド」として規定されているTLVの変数の値が長い値で与えられた場合、SMTPサーバやFTPサーバがバッフアオーバフローしてしまう攻撃が数多く存在する。また、DNS(Domain Name System)において「クエリ」と規定されているTLVについても同様である。

## [0081]

さらに、BGP(Border Gateway Protocol)やOSPF(Open ShortestPath First)といったルーティングプロトコルの分野では、ベンダー(Vender)が製品開発のために自由に定義できるTLVを許している例が多い。このことは、ベンダーが未定義のTLVに値を入れるだけで、当該ベンダーのプロトコルサーバがクラッシュしてしまう攻撃も存在する。よって、TLV形式を用いたアプリケーションのプロトコルサーバに対する未知攻撃を判定するために、上記実施の形態で説明したWebサーバを対象とした場合の未知攻撃判定方法を適用すれば、有効な解決手段となりうるものである。

## [0082]

また、各実施の形態は可能な限り組み合わせて実施することが可能であり、その場合には組み合わせによる効果が得られる。さらに、上記各実施の形態には種々の上位、下位段階の発明が含まれており、開示された複数の構成要素の適宜な組み合わせにより種々の発明が抽出され得るものである。例えば問題点を解決するための手段に記載される全構成要件から幾つかの構成要件が省略されうることで発明が抽出された場合には、その抽出された発明を実施する場合には省略部分が周知慣用技術で適宜補われるものである。

## [0083]

## 【発明の効果】

以上説明したように本発明によれば、未知の攻撃に対し、攻撃検知の正確性が完全でない場合でも、防御対象の正常なサービスを停止させず、当該防御対象の致命的な被害から守ることができるパケット転送システム、パケット転送装置、プログラム及びパケット転送 方法を提供できる。

#### 【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の第1の実施の形態に係るパケット転送システム及びパケット転送装置を示す構成図。
- 【図2】図1に示すパケット転送装置によって複数の受信パケットから得られる通信アプリケーションデータの解析による統計的な評価値を説明する分布図。
- 【図3】本発明の第1の実施の形態に係るプログラム及びパケット転送方法を説明する機能ブロック図。
- 【図4】本発明の第1の実施の形態に係るプログラム及びパケット転送方法を説明する処理の流れ図。
- 【図5】パケット統計解析テーブル及びアノーマリ型パケット転送テーブルのデータ配列 図
- 【図6】本発明の第2の実施の形態に係るパケット転送システム及びパケット転送装置を示す構成図。
- 【図7】図6に示すパケット転送装置によって複数の受信パケットから得られる通信アプリケーションデータの解析による統計的な評価値を説明する分布図。
- 【図8】アノーマリ型パケット転送テーブルのデータ配列図。
- 【図9】本発明の第2実施の形態に係るプログラム及びパケット転送方法を説明する機能ブロック図。

10

20

30

40

10

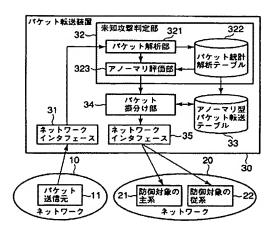
【図10】本発明の第2の実施の形態に係るプログラム及びパケット転送方法を説明する 処理の流れ図。

- 【図11】本発明の第3の実施の形態に係るパケット転送システムを示す構成図。
- 【図12】URLスイッチの負荷分散テーブルによる負荷の分散状態を説明する図。
- 【図13】従来の通信アプリケーションデータの解析による統計的な評価値を説明する分布図。

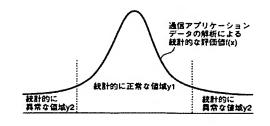
## 【符号の説明】

10…第1のネットワーク、11…パケット送信元、20…第2のネットワーク、21…防御対象の主系、22,221~22N…防御対象の従系、32…未知攻撃判定部、33…アノーマリ型パケット転送テーブル、34…パケット振分け部、34a…転送先決定機能、34b…従系攻撃検知識別機能、321…パケット解析部、321a…パケット解析機能、322…パケット統計解析テーブル、323…アノーマリ評価部、323a…アノーマリ評価機能、23,241~24N…ホスト型IDS、35a…パケット転送機能、35b…従系切替機能。

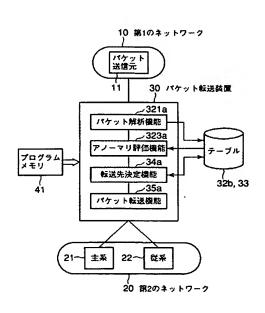
【図1】



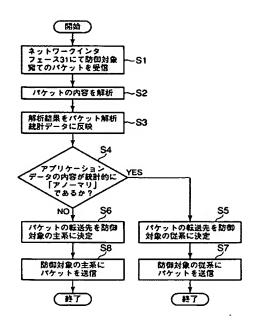
【図2】

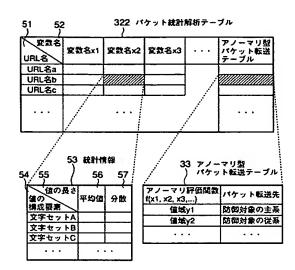


【図3】

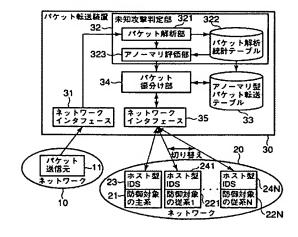


【図5】

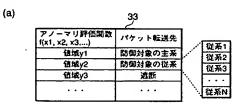




【図6】



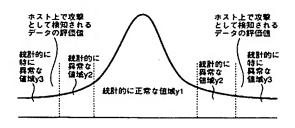
【図8】



(b)

		33
変数名	アノーマリ 評価関数	パケット 転送先
	y1	主条
x1, x2,	y3	遊断
X1	y2	従来1
x2	y2	従系2
хЗ	y2	従系3
	•••	• • •

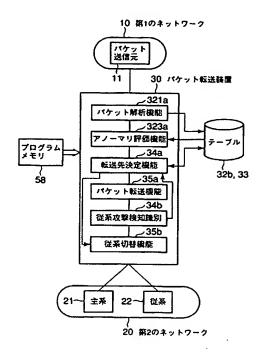
【図7】



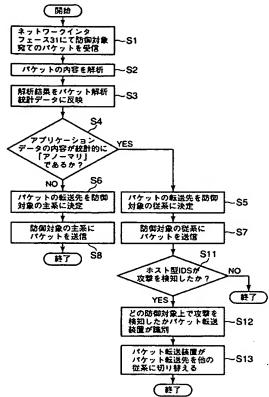
(c)

	33		
アノーマリ 評価関数	パケット 転送先		
y1	主条		
y21	従系1		
y22 y23	従系2		
y23	従系3		
	• • •		
у3	遊断		

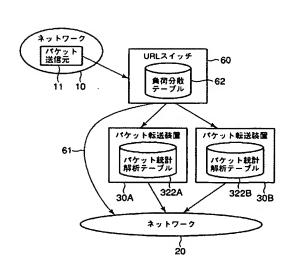
# 【図9】



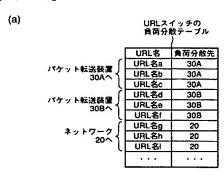
# 【図10】



# 【図11】



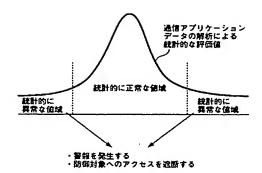
# 【図12】



(Ł	o)				32	2A
	变数名 URL名	变数名x1	变数名x2	変数名x3		アノーマリ型 パケット転送 テーブル
	URL名a					
- 1	URL名b					
	URL名c					
	• • •	• • •				

(c)				32:	2B
変数名 URL名	变数名x1	爱数名x2	变数名x3		アノーマリ型 パケット転送 テーブル
URL名d				$\overline{}$	
URL名e					
URL名!					
	• • •	• • •			

【図13】



## フロントページの続き

(72) 発明者 今野 徹

東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝府中事業所内 Fターム(参考) 5K030 GA15 HB16 HD06 KA07 LB08 . 5K033 AA08 CB08 DA06 DB18